PERSONAL AUTHENTICATION SYSTEM AND PROGRAM

Publication number: JP2003224562 (A) Publication date: 2003-08-08

Inventor(s): IKEDA TATSURO; MORIJIRI TOMOAKI; SAISHIYO TOSHIAKI

Applicant(s): TOKYO SHIBAURA ELECTRIC CO

Classification:

- international: H04L9/32; H04L9/32; (IPC1-7): H04L9/32

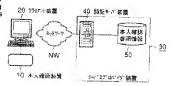
- European:

Application number: JP20020019030 20020128 Priority number(s): JP20020019030 20020128

Abstract of JP 2003224562 (A)

COPYRIGHT: (C)2003,JPO

PROBLEM TO BE SOLVED: To block impersonation by a third person at the time of secret communication. : SOLUTION: A client device 2 uses the message of the agreement processing of the secret communication and transmits individual confirmation specifications regarding personal authentication of a user to an authentication server device 40. The authentication server device 40 selects personal confirmation specification matched with the security policy of the present device among the transmitted individual confirmation specifications and returns an obtained selected result. The client device notifies the authentication server device of the obtained individual confirmation information of the user in a ciphered state based on the returned selected result regarding the individual confirmation specification. The authentication server device deciphers the ciphered individual confirmation information, executes an individual confirmation processing on the basis of an obtained deciphered result and interrupts the agreement processing of the secret communication when the individual confirmed result indicates dishonesty. :



Data supplied from the esp@cenet database — Worldwide

(19)日本日幹許庁 (JP) (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特署2003-224562 (P2003-224562A)

(43)公開日 平成15年8月8日(2003.8.8)

(51) Int.Cl.7 H04L 9/32 機別記号

FΙ

テーマコート*(参考)

HO4L 9/00

673C 5J104

審査請求 未請求 請求項の数9 〇1. (全 14 百)

(21)出脚番号 特願2002-19030(P2002-19030) (71)出額人 000003078 株式会社東芝 (22) H 1860 FI 平成14年1月28日(2002.1.28) 東京都港区芝浦一丁目1番1号 (72)発明者 池田 竜朝 東京都府中市東芝町1番地 株式会社東芝 府中專業所内 (72)発明者 森尻 物昭 東京都府中市東芝町1番地 株式会計東芝 府中事業所内 (74)代理人 100058479 弁理士 鈴江 武彦 (外6名)

最終頁に続く

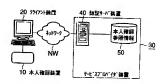
(54) 【発明の名称】 個人認証システム及びプログラム

(57)【要約】

【課題】 秘匿通信の際に、第三者の成り済ましを阻止 する.

【解決手段】 クライアント装置20は、秘匿通信の合 意処理のメッセージを用い、ユーザの個人認証に関する 本人確認仕様を認証サーバ装置40に送信する。認証サ ーバ装置40は、送信された本人確認仕様のうち、自装 置のセキュリティポリシーに合致した本人確認仕様を選 択し、得られた選択結果を返信する。クライアント装置 は、返信された本人確認仕様に関する選択結果に基づ

き、得られたユーザの本人確認情報を暗号化した状態で 認証サーバ装置に通知する。認証サーバ装置は、この暗 号化された本人確認情報を復号し、得られた復号結果に 基づいて本人確認処理を実行し、この本人確認結果が不 正を示すとき、秘匿通信の合意処理を中断する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 第1エンティティ装置と第2エンティティ 大装置との間でネットワークを介して秘匿通信をする際 に、前記第1エンティティ装置のユーザを前記第2エン ティティ装置が個人認証システムであっ て、

前記第1エンティティ装置は、

前記秘匿通信の合意処理のメッセージを用い、前記ユー ザの個人認証に関する本人確認仕様を前記第2エンティ ティ装置に送信する手段と、

この送信された本人確認仕様に関する前記第2エンティ ティ装置の選択結果に基づき、得られた前記ユーザの本 人確認情報を暗号化した状態で前記第2エンティティ装 置に通知する手段とを備え

前記第2エンティティ装置は、

前記第1エンティティ装置から送信された本人確認仕様 のうち、自装置のセキュリティポリシーに合致した本人 確認仕様を選択し、得られた選択結果を前記第1エンティティ装置に送信する手段と

前記第1エンティティ装置から通知された暗号化された 本人確認情報を復号し、得られた復号結果に基づいて本 人確認処理を実行する手段と、

この本人確認処理による本人確認結果が不正を示すとき、前記合意処理を中断する手段とを備えたことを特徴とする個人認証システム。

【請求項2】 第1エンティティ装置と第2エンティティ く装置との間でネットワークを介して秘匿通信をする際 に、前記第1エンティティ装置のユーザを個人認証する 第2エンティティ装置に用いられる個人認証プログラム であって、

前記第2エンティティ装置のコンピュータを、

前記秘匿通信の合意処理のメッセージを用いて前記第1 エンティティ装置から送信された前記ユーザの個人認証 に関する本人確認仕様のうち、自装置のセキュリティボ リシーに合致した本人確認仕様を選択し、得られた選択 結果を前記第1エンティティ装置に送信する手段、

この送信された選択結果に基づいて前記第1エンティティ ィ装置から通知された暗号化された状態の本人確認情報 を復号し、得られた復号結果に基づいて本人確認処理を 実行する手段。

この本人確認処理による本人確認結果が不正を示すと き、前記合意処理を中断する手段

として機能させるための個人認証プログラム。

【請求項3】 第1エンティティ装置と第2エンティティ装置との間でネットワークを介して秘障通信をする際、、前記第1エンティティ装画のユーザを前記第2エンティティ装画に個人認証させるための個、認証プログラムであって、前記第1エンティティ装置のコンピュータを

前記秘匿通信の合意処理のメッセージを用い、前記ユー

ザの個人認証に関する本人確認仕様を前記第2エンティ ティ装置に送信する手段、

この送信された本人確認仕様に関する前記第2エンティ ティ装置の選択結果に基づき、得られた前記ユーザの本 人確認情報を暗号化した状態で前記第2エンティティ装 置に通知する手段

この通知した本人確認情報を前記第2エンティティ装置が不正と判定し、前記合意処理の中断宣言を返信したとき、前記中断宣言を出力する手段.

として機能させるための個人認証プログラム。

【請求項4】 第1エンティティ装置が通信代理装置及 びネットワークを介して第2エンティティ装置との間で 秘匿通信をする際に、前記第1エンティティ装置のユー ザを前記通信代理装置を介して認定代理装置が個人認証 する個人型部システムであって

前記第1エンティティ装置は.

前記秘匿通信の合意処理のメッセージを用い、前記ユーザの個人認証に関する本人確認仕様を前記通信代理装置 に送信する手段と、

この送信された本人確認仕様に対応して得られる前記ユ ーザの本人確認情報を暗号化した状態で前記通信代理装 徴に通知する手段とを備え、

前記通信代理装置は、

前記第1エンティティ装置から送信された本人確認仕様 を前記認証代理装置に送信する手段と

この送信された本人確認仕様に関する前記認証代理装置 の選択結果に基づき、前記第1エンティティ装置から通 知された暗号化された本人確認情報を前記認証代理装置 に送信する手段と、

前記認証代理装置から送信された本人確認結果が不正を 示すとき、前記合意処理を中断する手段とを備え、 前記認証代理装置は

前記通信代理装置から送信された本人確認仕様のうち、 予め設定されたセキュリティボリシーに合致する本人確

すの設定されたセキュリティボリシーに合致する本人確認仕様を選択し、得られた選択結果を前記通信代理装置に送信する手段と、

前記通信代理装置から通知された暗号化された本人確認 情報を復号し、得られた復写結果に基づいて本人確認処理を実行し、得られた本人確認結果を前記通信代理装置 に送信する手段とを備えたことを特徴とする個人認証シ ステム。

【請求項5】 請求項4に記載の個人認証システムにおいて

前記認証代理装置は、前記セキュリティボリシーに合致 する複数の本人確認仕様を選択することを特徴とする個 人認証システム。

【請求項6】 第1エンティティ装置が通信代理装置及 びネットワークを介して第2エンティティ装置との間で 秘閣通信をする際に、前記第1エンティティ装置のユー ザを認証代理装置に個人認証させるための前記通信代理 装置に用いられる個人認証プログラムであって、 前記通信代理装置のコンピュータを、

前記秘匿連信の合意処理のメッセージを用いて前記第1 エンティティ装置から送信された前記ユーザの個人認証 に関する本人確認仕様を前記認証代理装置に送信する手段。

この送信された本人確認仕様に関する前記認証代理装置 の選択結果に基づき、前記第1エンティティ装置から通 知ざれた暗号化された本人確認情報を前記認証代理装置 に送信する手段、

前記認証代理装置から送信された本人確認結果が不正を 示すとき、前記合意処理を中断する手段、

として機能させるための個人認証プログラム。

【請求項7】 第1エンティティ装置が通信代理装置及 びネットワークを介して第2エンティティ装置を2の間で 板匠通信をする際に、前記部 エンティティ装置のユー ザを前記通信代理装置を介して個人認証する認証代理装置に用いられる個人認証プログラムであって、 前記記証代理装置のコンピュータキ

前記経証値の今意処理のメッセージを用いて前記着 エンティティ装置から送信されて前記通信代理装置から 受信した前記ユーザの個人設証に関する水人報設仕様の うち、予分数定されたセキュリティボリシーに合致する 本人確認と性核を選択し、待られた選択結果を前記通信代 理装置に送信する手段、

この送信された本人確認仕様に対応して得られる前記ユーザの本人確認情報が暗号化された視感で前記第1エン・ナィティ装置から送信されて前記通信代理装置から通知されると、当該時号化された本人確認が開発を復号し、得られた復号結果に基づいて本人確認処理を実行し、得られた本人確認格理を前記通信代理装置に送信する手段、として機能させるための個、犯能プログラム。

【請求項8】 請求項7に記載の個人認証プログラムに おいて、

前記通信代理装置から受信した本人確認仕様が複数個あ るとき、前記セキュリティポリシーに合致する複数の本 人容。前記セキュリティポリシーに合致する複数の本 うこ。

【請求項9】 第1エンティティ装置が通信代理装置及 びネットワークを介して幕2エンティティ装置との間で 枢匿通信をする際に、前記第1エンティティ装置のユー ずを前記通信代理装置を介して認証代理装置に個人認証 させるための個人認証プログラムであって、

前記第1エンティティ装置のコンピュータを、 前記秘匿通信の合意処理のメッセージを用い、前記ユー

ザの個人認証に関する本人確認仕様を前記通信代理装置 に送信する手段、

この送信された本人確認仕様に対応して得られる前記ユーザの本人確認情報を暗号化した状態で前記通信代理装置に通知する手段、

この通知した本人確認情報に基づいて前記認証代理装置 から前記述信代理装置に送信された本人確認結果が不正 を示し、前記通信代理装置から前記合意処理の中断宣言 を受信したとき、この中断宣言を出力する手段、 として観能させるための個、犯証プログラム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、通信相手の認証に 用いられる個人認証システムに係わり、特に、機器認証 を行なう秘匿通信合意処理の最中に、個人認証を行なう ことにより、成り済ましを阻止し得る個人認証システム 及びプログラムに関する。

[0002]

【従来の技術】近年、インターネットの普及に伴い、オープンな環境での通信が一般的になり、通信経路上での通信の保護が求められてきている。インターネットにおけるWWW(World Wide Web)システムなどでは、WW Wクライアント装置とWWWサーバ装置との間の通信を保護する場合、一般に、秘密通信プロトコルが用いられる。

【0003】 秘匿通信プロトコルは、主に通信内容の秘 匿、通信用手の認証、通信内容の認証、及び暗号化鍵の 支換等を接付に処理するための通信規約である。具体 的にはSSL (Secure Sockets Layer)、TLS (Tran sport Layer Security) 及びSーHTTP (Secure HTT)等がある。

【0004】例えばSSLXはTLSは、OSI (Open Systems Interconnection) 7層モデルのセッション層 を対象とし、機器内などに保存した公開鍵証明書に基づ いて通信相手を認証することにより、上位側に対して透 適的なな版道信を提供している。係るSSL及びTLS は、標準的な秘匿通信プロトコルとして広く普及してい る。

【0005】また、OSI7層モデルのネットワーク層を対象とし、における通信プロトコルであるIP(Intel Protocol)を対象とした解放通信としてIPsec(IP Security Protocol)がある。このIPsecは、IPパケットレベルでの認識及び暗号化のための通信規約であり、ホスト単位での秘匿通信を実現し、VPN (Virtual Private Network) 等に利用される。

【0006】一方、以上のような通信自体を保護する秘 匿通信プロトコルとは異なり、個人自体を認証・確認手 段として、生体情報を用いた生体認証(バイオメトリク ス)がある。生体認証は、認証時に測定した個人の生体 的特徴を示す測定情報と、事前に登録した本人の生体的 特徴を示す生体情報とを照合し、認証対象が本人か否か を期間できる検索である。

【0007】ここで、生体的特徴としては、指紋、虹彩、網膜、顔、音声、キーストローク、サイン等の如き、本人固有のものであり且つ複製困難なものが利用さ

れる。よって、生体認証では、第三者による成り済まし が困難となっている。

【0008】従って、現状の個人認証システムでは、秘 匿通信プロトコルにより構築した通信路を伝送経路とし て、生体認証の測定情報を送信することにより、伝送経 軽上の測定情報を保護しつつ、生体認証により第三者 の成り済ましを阻止可能となっている。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、以上のような個人認証システムでは、一般的には問題が無いま うであるが、本発明者の考察によれば、以下のような可能性が考えられる。すなわち、ユーザ個人を認証するタイミングは生体認証の時であるので、秘帳通信プロトコルによる根拠通信合意処理時には、成り済ましが可能である。

【0010】例えばSSL/TLSは、公開鍵証明書に基づいて適信相手を認証している。また、公開鍵証明書は、発行対象となるエンティティ装置(この場合、クライアント装置)の正当性を証明するものである。従って、正当なクライアント装置を使用した第二者の成り済ましの場合、適信相手の認証の際に、否認できずに成り済ましが可能となる。このため、ユーザ個人と公開鍵証明書及び秘密鍵とを一致をせるように秘密鍵などを管理する必要があると考えられる。

【0011】これは、公開鍵暗号方式以外の認証方式に も該当することであり、認証判断の基となる情報自体の 信頼性が重要となる。すなわち、既知共有情報(既知共 有鍵、パスワードなど)に基づいた認証方式では、既知 共有情報の安全な管理が重要であり、公開鍵暗号方式に 基づいた認証方式では、秘密鍵などの安全な管理が重要 である。

【0012】しかしながら、複数ユーザが使用するバーソナルコンピュータのような機器環境においては、安全 に管理された限知共有情報や秘密鍵などの探察情報によっても、ユーザ個人を確認することは困難である。例え ば、機器の管理者権限を持つものは、機器内に保存され た公開鍵証明書及び秘密鍵等の秘密情報にアクセスし、 所望のユーザに成り済ますことが可能である。

[0013] - 方、ユーザ個人と秘密情報とを一致させる管理の例として、秘密情報が格納された10カードの 如きセキュア媒体をユーザ個人に携帯させる方式がある。しかしながら、この方式でも、セキュア媒体を不正に持ち出した管理者などにより、同様に成り済ましが可能である。

【0014】従って、現状の個人認証システムとして は、前述した通り、秘医通信プロトコルによる秘匯通信 合意処理の後に、生体認証による個人認証を行でう方式 が考えられている。しかしたがら、本発明者の考察によ れば、秘密通信合意処理時に成り済ましか可能であれ ば、成り済ましをした者により、何らかのつ正を処理が 行われる心配がある。

【0015】本発明は上記実情を考慮してなされたもの で、秘匿通信の際に、第三者の成り済ましを阻止し得る 個人認証システム及びプログラムを提供することを目的 とする。

[0016]

【課題を解決するための手段】第1の発明は、第1エンティティ装置と第2エンティティ装置との間でネットワークを介して秘匿通信をする際に、前記第1エンティティ装置のユーザを前記第2エンティティ装置が個人認証する個人認証システムを対像とする。

【0017] ここで、前記第1エンティティ装置は、前記秘匿通信の合意処理のメッセージを用い、前記ユーザの個人認証に関する本人確認仕様を前記第2エンティティ装置に返する手段と、この送信された本人確認仕様に関する前記第2エンティティ装置の選択結果に基づき、得られた前記ユーザの本人確認情報を暗号化した状態で前記第2エンティティ装置に通知する手段とを備えている。

【0018】また、前記第2エンティティ装置は、前記第1エンティティ装置から送信された本人確認仕様のう 第1エンティティ装置から送信された本人確認仕様のう か、自装置かしキュリティポリシーに合致した本人確認 仕様を選択し、得られた選択結果を前記第1エンティティ は一般を選択し、得られた選び結果が高速では、 通知された暗号化された本人確認情報を復与し、 がた復号集架に基づいて本人確認処理を実行する手段 と、この本人確認処理による本人確認結果が不正を示す とき、前記台意処理を中断する手段とを備えている。 【0019】従って、第1の発明は以上のようを手段を

【10019】従うで、第1の発明は以上のような手段を 講じたことにより、接続してきたユーザが本人か否かを 秘匿通信合意処理段階において確認できるので、秘匿通 信の際に、第三者の成り済ましを阻止することができ る。

【0020】一方、第20秒明は、第1エンティティ装 置が通信代理装置及びネットワークを介して第2エンディティ装置との間で秘笈通信をする際に、前記第1エンティティ装置のユーザを前記通信代理装置を介して認証 代理装置が個人認証する個人認証システムを対象としている。

【0021】ここで、前記第1エンティティ装置は、前記秘匿道信の合意処理のカッセージを用い、前記ユーザの個人認定に関する本人確認仕様を前記通信で規定 送信する手段と、この送信された本人確認仕様に対応し て得られる前記ユーザの本人確認情報を暗号化した状態 で前記通信化理装置に通知する手段とを備えている。 【0022】また、前記過信代理装置は、前記第1エン

ティティ装置から送信された本人確認仕様を前記認証代 理装置に送信する手段と、この送信された本人確認仕様 に関する前記認証代理装置の選択結果に基づき、前記第 1エンティティ装置から通知された暗号化された本人確 認情報を前記認証代理装置に送信する手段と、前記認証 代理装置から送信された本人確認結果が不正を示すと き、前記合意処理を中断する手段とを備えている。

【0023】さらに、前記認証代理装置は、前記通信代理装置から送信された本人確認仕様のうち、予め設定されたセキュリティポリシーに合致する本人確認仕様を選択し、得られた選択結果を前記通信代理装置から通知された暗号化された本人確認相能を復号し、得られた後号結果と基づいて本人確認と構を復号し、得られた本人確認と結果を前記通信代理装置に送信する手段とを備えている。

【0024】従って、第2の発明は、第1の発明と同様の作用効果に加え、認証代理装置が個人認証を行なうので、ユーザ側に対してはアライバシーの保護を充実させ、第2エンティティ装置側に対しては個人認証に関する負荷を軽減させることができる。

【0025】なお、第1及び第2の発明は、全ての装置 からなる「システム」として表現されているが、これに 限らず、全ての装置又は各装置をあり「システム」、「装 置」、「方法」、「プログラム」又は「記憶媒体」等と して表現してもよいことは言うまでもない。 【0026】

【発明の実験が形態】以下、本発明の各実施形態について図面を参照しながら説明する。なお、以下の各実施形態では、具体がな秘匿通信の一例として、SEL/TL Sを好適なものとして、これを拡張した例を述べる。また、TL Sの汎用拡張仕様は「TLS Extensions」に詳しい(「ILSE」S、Blake-Wilson、M. Nystrom, D. Hopwood, J. Mikkelsen and T. Wright, "TLS Extensions", Internet-Draft, June 20、2001, http://wwww.leff.cnri.reston.va.us/internet-drafts/draft-ietf-tls-extensions-00、1xt)。また、各メッセージタイプ等のコードは、特に規定せずに任意のものとしており、他の標準及び拡張タイプで使用しているコードと衝突しないものであればよい。

【0027】(第1の実施形態)図1は本発明の第1の 実施形態に係る個人認証システムの一例を示す機式図で ある。この個人認証システムは、本人確認投資10を有 するクライアント装置20がネットワークNWを介して サービスプロバイダ装置30に接続されている。サービ スプロバイダ装置30は、ネットワークNWに接続され た認証サーバ装置40と、この認証サーバ装置40に接 続された木人確認参照情報の記憶装置50とから構成さ れている

【0028】こで、本人確認装置10は、本人確認用 にユーザの生体的特徴を測定する本人確認解11と、本 人確認第11の測定結果から本人確認情報を測定してク ライアント装置20に送出する本人確認情報を12とを 備えている。なお、本人確認情報は、ここでは生体情報 を用いるが、これに限らず、使用する本人確認方式に対 応する情報であればよい。

【0029】クライアント装置20は、サービスアロバイダから提供されるサービスを受ける側の装置であり、 通常のコンピュータ機能など前端の根距延過機能に加え、 税能通信の合意処理のメッセージを用い、ユーザの個人認証に関する本人確認仕様と認証サーバ装置40に関する前記第2エンティティ装置の選択結果に基づき、 税匿通信の合意処理の最中に、本人確認装置10から受けた本人確認情報を暗号化した状態で認証サーバ装置40に通人知る機能と、この通知した本人確認情報を認証サーバ装置40が不正と判定し、合意処理の中断宣言を伴う警告メッセージを返信したとき、警告メッセージを出力する機能とをもっている。

【0030】ここで、クライアント装置20としては、例えば四2に示すように、本人確認装置10からの本人 何記録信との本紙を観医通信ソフトウェアSW20に送出するオペレーションシステムのS20と、このオペレーションシステムのS20から受けた本人確認情報を用いて秘密通信を実行するための秘匿通信ソフトウェアSW20とを備えて構成してもよい。

【0031】 この場合、紀後通信ソフトウェアSW 20は、周知の秘匿通信プロトコル実規機能に加え、本人 確認情報を得してご信きなめの機能を有しており、入出力部21、メッセージ制修部22、セッション管理部23、根医部(暗号化245、上端部246、出端部245、大一夕起証部245、2000年32、2

【0032】ここで、メッセージ制御部22は、周知の メッセージ制御機能に加え、木人確認情報制御部25か ち転送された暗号化本人確認情報に関するメッセージを 制御可能をものである。

 $\{0033\}$ なお、暗号化本人確認情報に関するメッセージとしては、例えば図3万至図5に示す如き、クライアントハローメッセージ M_{cB} 及びクライアント確認メッセージ M_{ca} がある。

【0034】 クライアントパロー (Clientifello) メッセージMentは、図3及び図4に示すように、アロトコルバージョンフィールドと、クライアント装置20が生成したクライアントランダム(私数: Random)と、セッションIDフィールドと、クライアント装置20の対応している時号化仕様(CipherSul tes)と圧縮仕様(Compressionwethod)のリストとに加え、拡張フィールドMen-extにて、クライアント装置20が対応している本人確認仕様(Muthenticationwethod)のリスト(以下、ク電影化機(Muthenticationwethod)のリスト(以下、ク

ライアント確認リスト (ClientAuthenticationList) という) とを含んでいる。

【0035】クライアント確認 (ClientAuthenticate) メッセージMc」は、図5に示すように、プロトコルバー ジョンフィールド及び暗号化確認フィールドに加え、拡 張フィールドとして、暗号化された木人確認情報を含む 確認データ (AuthenticationBata) フィールドと、生体 認証方式に使用した本人確認仕様 (AuthenticationMeth の) フィールドとを含んでいる。

【0036】本人確認情報制動部25は、メッセージ制 師部22や程医部24との間で、メッセージに含める本 体部には、オペレーションシステムのS₁₂から入出力部 21及びメッセージ制御部22を介して受けた本人確認 情報を報度部24に転送して暗号化さる機能と、秘匿 都24により得られた暗号化本人確認情報をメッセージ 制御部22に転送する機能とをもっている。

【0037】セキュリティポリシー部28は、周知の秘 匿通信のセキュリティポリシーに加え、本人確認に関す セキュリティポリシーが一般登録されたものである。 【0038】一方、認証サーバ装置 40は、クライアント装置 20からの要求に応じてサービスを提供する順を 賃機能に加え、秘匿通信の合意処理の最中に、クライアント装置 20から受けたクライアントのエメッセージ のかち人確認フト内の本人確認仕様を自進のセキュ リティポリシーに基づいて選択する機能と、選択した本 人種退仕帳に振づき、クライアント装置 20から受けた で記述メーセージルに合きまれる時代本人 確認性験と配慮メーケージルに合きまれる時代本人 確認性験と間違メーケージルに合きまれる時代本人 確認性験と間違メーケージルに含まれる情報を参照し ながら検証する機能と、機能結果が下止を示すとき、秘 医通信の合意処理を明析する機能とをもっている。

【0039】ここで、認証サーバ装置40としては、例 人は図6に示すように、通常のオペレーションシステム ○S₁₀と、このオペレーションシステムのS₄に制御さ れ、クライアント装置20から受ける本人確認情報を検 配して秘配通信を実行するための枢阻通信ソフトウェア SW₁₀とを優えて構成してもよい。

【0040】この場合、秘匿通信ソフトウェアSW 40位、周知の秘匿通信プロトコル実現機能に加え、暗号化された本人罹認情報を侵号して検証するための機能を有しており、入出力部41、メッセージ制御第42、セッション管理部43、秘匿部(暗号化部44a、圧縮部44b、データ認証部44。及び鍵交換部44d)4、復号部45、検証部46、認証部47、公開鍵検証部48及びセキュリティボリーの手が、使号部45、使号部45、原記部45、以北・シージ制健第42の一部、使号部45、検証部46、以びセキュリティボリシー部49の一部とすればよい。

【0041】ここで、メッセージ制御部42は、周知の メッセージ制御機能に加え、クライアント装置20から 送信された暗号化本人確認情報に関するメッセージ Mrs. Mrs.等を制御可能となのである。

【0042】復号部45は、メッセージ制御部42から クライアント確認メッセージMcn内の暗号化本人確認情報を受けると、この暗号化本人確認情報を復号し、得ら れた本人確認情報を検証部46に送出する機能をもって いる。

【0043】検証部46は、復号部45から送出された 本人確認的構築、記憶装置50の記憶内容を参照して検 証し、検証結果が正当であれば秘匿通信を継続し、検証 結果が不当であれば警告(Alert)メッセージを送信し て秘匿通信を中断する機能をもっている。

【0044】なお、検証部46による検証は、例えば本 人確認情報に指紋情報を用いた場合、本人確認参照を 告緒幹テンプレートとして、送信された指数情報と指紋 テンプレートとの照合により、実行可能となっている。 この場合、指紋情報は、生の画態情報でもよいが、通信 負荷等を低速する観点から、予め本人確認を置 10個又 はクライアント装置 20個で特徴抽出処理などを行なう ことが哲ましい、なお、ここでは、本人確認情報等の情 報フォーマットは任意である。

【0045】 セキュリティポリシー部49は、周知の秘 匿通信のセキュリティポリシーに加え、本人確認に関す セキュリティポリシーが下め登録されたものである。 【0046】記憶装置50は、認証サーバ装置40から 読出可能に制御され、本人確認情報を検証するために基 地となる情報であるユーザ個人の本人概念参照情報が記 憶されている。本人確認多照情報に例えば本人確認方 式が生体認証の場合、生体情報テンプレートなどが使用 可能であるが、これに限らず、使用する本人確認方式に 対応する基準情報でおればよい。

【0047】次に、以上のように構成された個人認証システムの動作を図7のシーケンス図を用いて説明する。 クライアント装置20は、セッション確立要求をサービスプロバイダの認証サーバ装置40に送信する(ST1)。

【0048】認証サーバ装置40は、セッション確立要 束を受けると、ハンドシェイク(Handshake) 開始を宣 言するハロー要求(HelloRequest)メッセージをクライ アント装置20に送信する(ST2)。

【0049】クライアント装置20は、ハロー要求メッ セージを受けると、本人確認情報の暗号化に関するクラ イアントランダム、暗号化化機及び圧縮化機のリスト と、クライアント確認リストとを含むクライアントハロ ーメッセージMcmを認証サーバ装置40に送信する(S T3)。

【0050】認証サーバ装置40は、クライアントハローメッセージ M_{CH} を受けると、このメッセージ M_{CH} 内の

クライアント確認リストに含まれる複数の本人確認仕様 のうち、提供サービスが要求する本人確認仕様を選択す ると共に、暗号化仕模及び圧縮仕様を選択す ングム(乱数)を生成する。なお、認証サーバ装置40 は、セキュリティボリシー部28の登録内容に基づいて 本人確認仕様を選択するが、1つの方式に限らず、複数 の方式を選択してもよい。

【0051】しかる後、認証サーバ装置40は、選択した本人確認化性を有する本人確認フィールドと、暗号化性様、圧縮仕様及びサーバランダムを含む拡張フィールドとを含むサーバいロー(ServerHello)メッセージをクライアント装置40に送信する(ST4)。

【0052】これにより、クライアント装置20と認証 サーバ装置40との間で本人確認仕様の合意を確立でき る。

【0053】以下のステッアST5〜ST9の鍵を換処理は、周知技術なので説明を 省略するが、その詳細はFPC2246に開示されている(「[15] T. Dierks and C. Allen, "The TLS Protocol Version 1.0", FFC2246, January 1999, http://www.letf.cml.reston.va.us/rfc/rfc2246, tJ.

【0054】なお、ステップST6のサーバ鍵交換(ServerKeyExchange)メッセージは、証明書(Certificat いメッセージで提示する公開鍵証明書が署名のみにしか利用できない等の場合、鍵交換用の公開情報(RSA公開鍵など)の送信用にオブションとして利用可能となっている。また、他のオフショナルのメッセージは、本実施形理では基本的に利用するものとする。

【0055】次に、ステップST10の本人確認情報の 送信動作を説明する。

【0056】クライアント装置20は、本人確認情報を暗号化及び圧縮する仕様として、クライアントハローメッセージMca及びサーバハローメッセージによって合意したものを使用する。

【0057】また、クライアント装置20は、本人確認情報を暗号化する鍵(必要なら加えて初期ベクタ)等のパラメータを、標準状態で使用する主要パラメータ

(例、クライアント/サーバ書込MACシークレット、 クライアント/サーバ書込キー、クライアント/サーバ 書込初期ベクタ等)と同様に生成する。

【0058】すなわち、クライアント装置20は、サーバランダム、クライアントランダム及びプリマスタシー クレットを用い、ハッシュアルゴリズムに基づいて、本 人確認情報の暗号化鍵を生成する。

【0059】具体的には、サーバランダム、クライアントランダム及びプリマスタシークレットを暗号化部24 aの擬似乱数生成関数 (pseudo-random function: PR F) に入力し、得られた値をマスタシークレットとする。

【0060】次に、マスタシークレット、サーバランダ

ム及びクライアントランダムを同様に疑似乱数生成関数 PRFに入力して得られた値をキーブロックとして、こ のキーブロックを必要なサイズに分割して、各パラメー タを得る。

【0061】このとき、周知の秘匿通信アロトコルでは、本来余分なキーブロックを破棄するが、ここでは本人確認情報暗号化用パラメータ(書込キー、書込初期ペクタ)分を余分なキーブロックとして生成する。

【0062】しかる後、クライアント装置20は、このようにして得た暗号化用パラメータに基づいて本人確認情報を暗号化し、暗号化本人確認情報を得る。

【0063】暗号化本人確認情報は、図6に示したよう に、確認データフィールド(AuthenticationData)に格 納され、クライアント確認メッセージM_{CA}内に保持され て認証サーバ装置すりに渓信される(ST10)

【0064】認証サーバ装置40は、クライアント確認 メッセージルに内の略号化本人確認情報を、共有した本 人確認情報暗号化用パラメータに基づいて復号し、得ら れた本人確認情報を記憶装置50内の本人確認参照情報 により検証する。

【0065】ここで、認証サーバ装置40は、検証結果が不当であれば、中断宣言を伴う警告(Alert)メッセージをクライアント装置20に送信してセッションを中断し、検証結果が正当であればステップST11~ST15の周知のシーケンスを実行する。

【0066】ステップST15の完了後、クライアント 装置20は、サービスプロバイゲからサービスが提供さ れ、認証サーバ装置40との間でアプリケーションデー タを送受信する(ST16)。

【0067】上述したように本実施形態によれば、それ ぞれ秘匿通信機能を有した認証サーバ装置40とクライ ソント装置20との間での秘匿通信を行う際に、秘匿通 信合意処理の、ャモ・ジを用いてユーザ個人が本人であ るか否かを認証サーバ装置40が確認できるので、秘匿 通信の際に、第三者の成り済ましを阻止することができ 2

【0068】また、複数の本人確認仕様(本人確認手段)が存在する場合、接続される側が自己のセキュリティポリシーに従った本人確認仕様を選択できるので、個人認証の信頼性を向上させることができる。

【0069】(第2の実施形態) 図8は4本発明の第2の 実施形像に係る個人認証システムの一例を示す構式図で あり、前述した図面と同一部分には同一符号を付し、変 形した部分には同一符号にアルファベットの派字を付し てその同一部分の説明を省略し、ここでは変形した部分 について主に述べる。なお、他の図面についても同様に して重複した説明を省略もな

【0070】すなわち、本実施形態は、第1の実施形態の変形例であり、ユーザ側からはプライバシーの保護の充実を図り、サービスプロバイダ側からは管理の負荷の

軽減を図るものとして、ユーザの本人確認参照情報や測 定情報に関し、通信処理や認証処理を専用の代理サーバ 装置に分担させたものである。

【0071】具体的には、前述した認証サーバ装置40 を変形し、通信端点間の通信経路の中間に位置して通信 中継する通信代理サーバ装置40名と、設定を代理する 認証代理サーバ装置40とと、サービスを提供するサービスアロバイ学装置40ととを備え、図中の一個の順 に秘証通信が接続されるものとでっている。

【0072】これに伴い、前述したクライアント装置2 0を変形し、これら3種類の装置40a~40cに通信 可能なクライアント装置20aとしている。

【0073】にこで、クライアント装置20aは、前途 した秘医通信合意処理の機能において、全ての通信を通信 信代理装置40aを介して送信先に送信する機能と、認 証代理サープ装置40bのURLを含む認証URL(Au thenticateURL)メーレージM_{NER}を通信代理サープ装 置40aに提加する機能とをもっている。

は、ロのアイリ認証URLメッセージManaiは、図タに示すように、クライアント装置 20 aのアロトコルバージョンを格納するアロトコルバージョン (Protocol Version) フィールドと、設証代理サーバ装置 40 bの URL (Uniform Resource Locators) を格納する認証サーバ URL (MuthenticationServerURL) フィールドと、本人確認情報を宣告人でするための暗号化パラメータ(暗号化鍵と必要ならば初期ベクタ)を認証代理サーバ装置 40 bの公開建で暗号化したものを格納する場号化一時機にEncryptedTemkey)フィールドと、上記各フィールドに対してクライアント装置 20 aの公開建証明書と対となる鍵)で施したデジタル署名を格納する場合(Signature)フィールドとから構成される。

【0075] このデジタル署名の署名対象項目には、リ プレイ攻撃を防止する観点から、署名作成日時を示した タイムスタンプ (Timestamp) を加えてもよく、また、 クライアントランダムとサーバランダムを加えてもよい。 各項目を加える場合。加える項目を認証URLメッ セージMang 内に含める。

【0076】暗号化パラメータは、クライアント装置2 0aで生成してもよいが、プリマスタシークレットと同 フォーマットの値を送信してもよい。同フォーマットの 値を送信する場合、クライアントランダムとサーバラン ダムを退避URLメッセージM_{#URL}の項目として送信 し、通常の通信パラメータ生成処理と同様に暗号化パラ メータを送信してもよい。

【0077】一方、通信代理サーバ装置40aは、クライアント装置20aとサービスプロバイダ装置40cとの間の秘匿通信合意処理に関し、クライアント装置20a側の通信処理を代理する機能を有している。

【0078】具体的には、通信代理サーバ装置40a

は、クライアント装置20aとの間の秘匿通信合意処理 の途中で、クライアント装置20aから受けた認証UR Lメッセージ M_{AHRL} に基づいて、認証代理サーバ装置4 O b と秘匿通信合意処理を行なう機能と、クライアント 装置20 aから受けた本人確認情報を含むクライアント 確認メッセージMcAを認証代理サーバ装置40bに送信 して本人確認をしてもらう機能と、認証代理サーバ装置 40bから受けたサーバ確認結果メッセージMsso内の 本人確認結果が正当性を示すとき、クライアント装置2 Oaとの間の秘匿通信合意処理を継続して完了する機能 と、このサーバ確認結果メッセージMsas内の本人確認 結果が不正を示すとき、クライアント装置20aとの間 の秘匿通信合意処理を中断する機能とをもっている。 【0079】また、通信代理サーバ装置40aは、クラ イアント装置20 a との秘匿通信合意処理の完了後、サ ービスプロバイダ装置40cとの間の秘匿通信合意処理 を実行する機能と、この秘匿通信合意処理中に、認証代

理サーン装置40 bによる本人確認結果を示すクライアント確認結果メッセージM_{CAR}をサービスプロバイダ装置40 cに送信する機能ときらっている。 【0080】ここで、サーバ確認結果(ServerAuthenti cateResult)メッセーシM_{CAR}は、図10 及び図1 に、示すように、本人確認結果を示す確認結果(AuthenticateResult)フィールドと、本人確認処理の情報を格論す

る確認情報 (AuthenticateInfo) フィールドM SAR-AIと、上記各項目に対して認証代理サーバ装置40 bの秘密鍵で施したデジタル署名である署名フィールド から構成される。

【0081】確認情報フィールドM_{SAB-AI}は、本人確認 手段に応じて種々の情報のフィールドを設定可能であ り、図11の例では、クライアント装置名、本人確認仕 様、タイムスタンプ、認証者名及びマックスエイジ等の 各フィールドが使用されている。

【0082】こで、クライアント装置名(ClientNane)フィールドは、クライアント装置を示し、水入庫 建化様(AuthenticationNethod)フィールドは、使用し た本人確認于段を示す。タイムスタンプ(Timestamp) フィールドは認証代理サーバ装置 4 0 bによる本人確認 処理の時期を元し、認証者名(AuthenticatorNane)フィールドは認証代理サーバ装置名を示す。マックスエイジ(MaxAge)フィールドは、本人確認結果の有効期限 (生存時間)を示す。

【0083】クライアント確認結果(ClientAuthentica tefesult)メッセージM_{6.88}は、図12に示すように、 認証代理サーバ装置40bより送信された本人確認結果 であるサーバ確認結果メッセージM_{5.88}の各項目により 構成される。

【0084】認証代理装置40bは、通信代理サーバ装置40aからの秘匿通信の合意処理の最中に、通信代理 サーバ装置40aから受けたクライアントハローメッセ ージ州cョ内の本人確認リスト内の本人確認仕様を予め設定されたセキュリティボリシーに基づいて選択する機能と、選択した本人確認仕様に基づき、通信代理サーバ装置40 aから受ける認証代理メッセージ州。に含まれる本人確認情報と記憶装置50内の本人確認参照情報とを照合して本人確認効果とでなう機能と、本人確認結果を含むサーバ確認結果メッセージ州sagを通信代理サーバ装置40 aに送信する機能とをもっている。

【0085】なお、認証代理サーバ装置40bは、本人 確認処理以外の本人確認処理に付随する保証処理を有し ていてもよい。すなわち、本人確認に使用する本人確認 を行うデバイスの正当性を保証又は認証してもよい。

【0086】サービスアロバイダ装置40cは、通信代理サーバ装置40aと根医通信合意処理を存なう機能 と、この根医通信合意処理の最中に、通信代理サーバ装置40aかの受けたクライアント確認結果メッセージM casに含まれる本人確認結果を検証する機能と、本人確認結果が圧当性を示すとき、通信代理サーバ装置40a との秘医通信合意処理の完了に伴い、通信代理サーバ装置40aと 屋40aをかしてクライアント装置20aにサービスを提供する機能とをもっている。

【0087】次に、以上のように構成された個人認証システムの動作を図8の〇〜④に示す接続順序に従い、図13乃至図15のシーケンス図を用いて説明する。

【0088】 [の: クライアント装置20aー通信代理 サーバ装置40a間] クライアント装置20aは、前述 同様に、サービスプロバイダ側にセッション確立要求を 送信する(ST1)。

【0089】個し、クライアント装置20aの通信ソフトウェアは、予め送信内容が通信代理サーバ装置40aを介して送信先に届くように設定されている。この設定は、WWWブラウザの場合での一般的なプロキシ設定と同様であり、通信プロトコル毎にIPアドレスを接続ボート等が設定される。本実施格では、HTTPS接続の場合、通信代理サーバ装置40aを介するように通信代理サーバ装置40aのIPアドレスと接続ボートが予め設定される。

【0090】いずれにしても、この設定により、クライアント装置20aは、ステップST1のセッション確立要求を通信代理サーバ装置40aに送信し、秘護通信合意処理を開始する。

【0091】この秘匿通信合意処理は、全体的には、図 7に示したステップST1~ST15と同様に実行され 。但し、ステップST9の完了後でステップST10 の開始前に、クライアント装置20 aは、設証代理サー バ装置40bのURLや暗号化パラメータ等を含む認証 URLメッセージMagntを通信代理サーバ装置40aに 送信する(ST10a)

【0092】これにより、本人確認参照情報を有する認証代理サーバ装置40bのURL等が通信代理サーバ装置40bのURL等が通信代理サーバ装

置40aに通知される。

【0093】以下、前途同様に、ステップST10、ST11が集行された後、クライアント装置20aと適信 代理サーバ装置40aとの間の秘医通信合変処理が一旦、保留され、通信代理サーバ装置40aは、以下に述べるように、認証代理サーバ装置40bに対してもらう。 【0094】【②:通信代理サーバ装置40aに設証代理サーバ装置40aに対して、20mmのでは、本人確認情格を検証してもらう。 【0094】【②:通信代理サーバ装置40aに対して、20mmのでは、通信のでは、20mmのでは、20mmのでは、20mmのでは、認証URLメッセージMassinのURLと明いて、とつション確立要求を認証代理サーバ装置40bに送信し(②個のST1)、認証化理サーバ装置40bとの間で秘密組合を急処理を開始される。

【0095】この秘匿通信合意処理も全体的には、図7に示したステップST1~ST11と同様に実行される。但し、ステップST9の完了後でステップST10の開始前に、通信代理サーバ装置40aは、認証URLメッセージMassにクライアント確認メッセージMasと認能代理サーバ装置40aは、記述URLは、25で10分割を記述代理メッセージMasと認能代理サーバ装置40bに送信する(ST10b)。

【0096】これにより、暗号化パラメータや暗号化本 人確認情報等が認証代理サーバ装置40bに通知される ことにかる。

【0097】すなわち、認証代理サーバ装置40bは、 認証代理メッセージMaxを受けると、署名フィールドを クライアント送歴20aの分開度で検証する。正当性が 証明されたら、暗号化一時建フィールドを認証代理サー バ装置40bの秘密鍵で復号をして、本人確認情報を復 与するための時号化パラメータを取得する。また、取得 した暗号化パラメータにより本人確認情報である暗号化 確認フィールドを復号し、本人確認情報と本人確認仕様 を取得する。

【0098】しかる後、認証代理サーバ装置40bは、 本人確認情報と記憶装置50内の本人確認参照情報を 照合して本人確認情報を検証する。検証の結果、本人で あると確認された場合、ステップST11の後に、認証 代理サーバ装置40bは、本人確認結果を示すサーバ確 認結果メッセージMsakを通信代理サーバ装置40aに 送信する(ST11b)。

【0099】適信代理サーバ装置40aは、サーバ確認 結果メッセージM₅₄を受信すると、終了メッセージを 認証代理サーバ装置40bに送信し(ST11b1)、 折り返し、終了メッセージを認証代理サーバ装置40b から受信して(ST11b2)、認証代理サーバ装置4 0bとの間の通信を終了する。

【0100】続いて、通信代理サーバ装置40aは、サーバ確認結果メッセージM_{SAR}内の本人確認結果が正当である場合、クライアント装置20aに対して暗号仕様交換(ChangeCipherSpec)メッセージ以下のシーケンス

を続行する(O側のST12~ST15)。

- 【0101】一方、本人確認結果が正当でない場合、通 信代理サーバ装置40aは、中断宣言を伴う警告(Aler t)メッセージをクライアント装置20aに送信し、セ ッションの中断を宣言する。
- 【0102】以上により、クライアント装置20aと通信代理サーバ装置40aとの間の秘匿通信含意処理が完する。但し、アプリケーションデータの送受信は、以下の通信代理サーバ装置40aとサービスプロバイグ装置40cウセッションが確立された後に行われる。
- 【0103】 [3:通信代理サーバ装置40a ーサービスプロバイ分装置40 に間)ライアント装置20aと
 の経度通信を認知の完了後、通信代理サーバ装置40 aは、図14に示すように、ステップST1のセッション確立要求をサービスプロバイグ装置40に送信し (②側のST1)、サービスプロバイグ装置40にとの間で秘匿通信合意処理を開始する。
- 【0104】この秘匿通信合意処理も全体的には、図7 に示したステップST1~ST15と同様に実行される。但し、ステップST10のクライアント確認メッセージに代えて、クライアント確認結果メッセージM_{CAR}が用いられる。
- 【0105】すなわち、通信代理サーバ装置40aは、ステップST9の後、本人確認結果を含むクライアント確認結果メッセージM_{CAR}をサービスプロバイダ装置40cに送信する(ST10c)。
- 【0106】サービスプロバイダ装置40cは、このクライアント幅認結果メッセージMcakの習名フィールドを認証代理サーバ装置40bの公開鍵証明まで検証し、メッセージの正当性を検証する。正当性を確認すると、確認結果フィールドにより本人確認結果を取得する。 【01071以下、図7と同様にステッアST11~ST15のシーケンスが実行され、ステッアST15のメディにより、通信代理サーバ装置40cとサービスプロバイダ装置40cとの間の郊医通信含意规型が完了す

る.

- 【0109】 [②: クライアント装置20a → サービス プロバイダ装置40c間 | 各装置間の秘能通信路の構築 完了後、ラライアント装置20aは、図14に示すよう に、通信代理サーバ装置40aを介してサービスプロバ イダ装置40cとの間でアプリケーションデータを送受 信し(ST16)、サービスの提供を受ける。
- 【0110】上述したように本実施形態によれば、第1 の実施形態と同様の効果に加え、認証代理サーバ装置4 0 bが個人認証を行なうので、サービスプロバイダ装置 4 0 c 側に対しては個人認証に関する負荷を軽減させ

- ユーザ側に対してはプライバシーの保護を充実させることができる。
- 【0111】例えば、生体情報は、パスワードのような 選択的な秘密情報とは異なり、個人固有の生体的特徴を 表すため、個人のプライバシーを考慮して取扱う必要が あるが、本実施形態によれば、本人確認参照情報や本人 確認情報をサービスプロバイダ装置40cに開示せず、 本人確認結果のみをサービスプロバイダ装置40cに開 示するので、ユーザ個人のプライバシーの保護を充実で きる。
- 【0112】また、認証代理サーバ装置40 bを複数の サービスプロバイダ間で共用することにより、本人確認 処理で用いる生体情報テンプレートなどの本人確認参照 情報を一元的に扱うことができ、かつその本人確認結果 を再利用することができる。
- 【0113】なお、第20実験形態においては、通信代理サーバ装置40日を同一 理サーバ装置40日と認正代理サーバ装置40日を同一 装置内に設けてもよい。その場合、図130のに示す通信シーウンスは省略され、認証代理サーバ装置40日に て行われる各処理を通信代理サーバ装置40日で行えば よい。
- 【0114】図13の回に示す通信シーケンス②は一例であり、これに限らず、別途安全を通信路上を上記各メ ッセージと同機能を有するメッセージを送受信する構成 に変形してもよい。すなわち、秘匿通信のアプリケーションデータとして上記記証代環メッセージが_{ある}及びサーバ確認結果メッセージが_{ある}を同様で項目構成をもつメ ッセージを送受信すればよい。
- 【0115】また、本人確認情報及び本人確認結果を通知するメッセージを秘匿通信合意処理外にて (アプリケーションデータとして)送信してもよい。すなわち、秘 匿通信通知手段を単独で動作させてもよい。
- 【0116】なお、上記第1及び第2の実施形態では、 秘匿通信プロトコルとしてSSL/TLSを適用した例 を説明したが、これに限らず、他の秘匿通信プロトコル を用いた構成に変形しても、本発明を同様に実施して同 様の効果を得ることができる。
- 【0117】同様に、上記第1及び第2の実施形態では、「サービスプロバイダ」の語を用いたが、これは民間業者に限らず、電子政府等の首公庁のサービス提供業務に具体化しても、本発明を同様に実施して同様の効果を得ることができる。
- 【0118】また、第1の実練形態では、「第1エンティティ装置」をクライアント装置20とし、「第2エンティティ装置・を認証サーバ整備40とした場合について説明したが、これに限らず、例えば第1及び第2エンティティ装置の両者ともがユーザ端末装置である場合でも、本発明を同様に実施して同様の効果を得ることができる。
- 【0119】なお、上記各実施形態に記載した手法は、

- コンピュータに実行させることのできるアログラムとして、磁気ディスク(フロッピー(登録商標)ディスク、ハードディスクなど)、光ディスク(CD-ROM、DVDなど)、光磁気ディスク(MO)、半導体メモリなどの記憶媒体に格納して頒布することもできる。
- 【0120】また、この記憶媒体としては、アログラム を記憶でき、かつコンピュータが読み取り可能な記憶媒体であれば、その記憶形式は何れの形態であっても良い。
- 【0121】また、記憶媒体からコンピュータにインストールされたプログラムの指示に基づきコンピュータ上で稼働しているOS(オペレーティングシステム)や、データベース管理ソフト、ネットワークソフト等のMW
- (ミドルウェア)等が本実施形態を実現するための各処 理の一部を実行しても良い。
- 【0122】さらに、本発明における記憶媒体は、コン ビュータと独立した媒体に限らず、LANやインターネ ット等により伝送されたプログラムをダウンロードして 記憶または一時記憶した記憶媒体も含まれる。
- 【0123】また、記憶媒体は1つに限らず、複数の媒体から本実能形態における処理が実行される場合も本発明における記憶媒体に含まれ、媒体構成は何れの構成であっても良い。
- 【0124】尚、本発明におけるコンピュータは、記憶 媒体に記憶されたプログラムに基づき、本実無形態にお ける各処理を実行するものであって、パソコン等の1つ からなる装置、複数の装置がオットワーク接続されたシ ステム等の向れの構成であっても良い。
- 【0125】また、本発明におけるコンピュータとは、 パソコンに限らず、情報処理機器に含まれる演算処理装 置、マイコン等も含み、プログラムによって本発明の機 能を実現することが可能な機器、装置を総称している。 【0126】なお、本願発明は、上記各実施形態に限定 されるものでなく、実施段階ではその要旨を逸脱しない 範囲で種々に変形することが可能である。また、各実施 形態は可能な限り適宜組み合わせて実施してもよく、そ の場合、組み合わされた効果が得られる。さらに、上記 各実施形態には種々の段階の発明が含まれており、開示 される複数の構成用件における適宜な組み合わせにより 種々の発明が抽出され得る。例えば実施形態に示される 全構成要件から幾つかの構成要件が省略されることで発 明が抽出された場合には、その抽出された発明を実施す る場合には省略部分が周知慣用技術で適宜補われるもの である。
- 【0127】その他、本発明はその要旨を逸脱しない範囲で種々変形して実施できる。
- [0128]

【発明の効果】以上説明したように本発明によれば、秘 匿通信の際に、第三者の成り済ましを阻止することがで きる。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明の第1の実施形態に係る個人認証システムの一例を示す模式図。
- 【図2】同実施形態におけるクライアント装置及びその 周辺構成を示す機能ブロック図。
- 【図3】同実施形態におけるクライアントハローメッセージの例を示すメッセージ構造図。
- 【図4】同実施形態における拡張フィールドの例を示す データ構造図。
- 【図5】同実施形態におけるクライアント確認メッセー ジの例を示すメッセージ構造図。
- 【図6】同実施形態における認証サーバ装置及びその間 辺構成を示す機能ブロック図。
- 【図7】同実施形態における動作を説明するためのシーケンス図。
- 【図8】本発明の第2の実施形態に係る個人認証システムの一例を示す模式図。
- 【図9】同実施形態における認証URLメッセージの例を示すメッセージ構造図。
- をボリスッセーン(和垣図)。 【図10】 同実施形態におけるサーバ確認結果メッセージの例を示すメッセージ構造図。
- 【図11】同実施形態における確認情報フィールドの例 を示すデータ構造図。
- 【図12】同実施形態におけるクライアント確認結果メ ッセージの例を示すメッセージ構造図。
- マピーンの内を示すスッセーン情点図。 【図13】同実施形態における動作を説明するためのシーケンス図。
- 【図14】 同実施形態における動作を説明するためのシーケンス図。

【符号の説明】

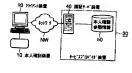
- 10…本人確認装置10
- 11…本人確認部11
- 12…本人確認制御部12
- 20,20a…クライアント装置20
- OS₂₀…オペレーションシステム
- SW20…秘匿通信ソフトウェア
- 21,41…入出力部21
- 22, 42…メッセージ制御部22
- 23,43…セッション管理部23
- 24,44…秘匿部24
- 24a, 44a…暗号化部24a
- 24b, 44b…圧縮部24b
- 24c, 44c…データ認証部24c
- 24d, 44d…鎌交換部24d
- 25…本人確認情報制御部25
- 26,47…認証部26
- 27.48…公開鍵検証部27
- 28,49…セキュリティボリシー部28
- 30,40 c…サービスプロバイダ装置30
- 40…認証サーバ装置40

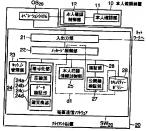
- 45…復号部
- 46…検証部
- 40 a…通信代理サーバ装置
- 406…認証代理サーバ装置
- 50…記憶装置50
- NW, NW1, NW2…ネットワークNW
- d 1, d 2…破線

【図1】



【図2】





[図3]

【図4】

MCH クライアントハローメッセージ

struct {
 ProtocolVersion client_version;
 Random random;
 SossionID session j.d;
 CipherSize client suites;
 CompressionMethod compression_methods |
 Extension client_helio_exterision_list;
 |CiclentHelio;
 etruct {
 ExtensionType extonsionType;
 opaque extension_data;
 |Extension_full_indexion_data;
 |Extension_full_in

MCH-EXT 拡張フィールド

onum (
client_auth;
)Sxtension fyne;
enum(
uint8 AuthenticationMethod[2];
!ExtensionData:

【図5】

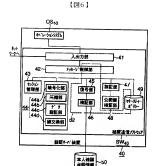
【図10】

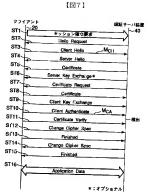
BAR サーバ電路線果メッセージ ProtocolVersion client version; AuthenticatioResult authenticate_infe; AuthenticatioResult authenticate_infe; Signature signature; Signature MSARAI

MCA クライアント確認メッセージ

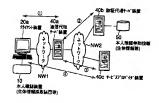
struct {
 ProtocolVersion client_version;
 ExcrypterdAuthentication encrypted_authentication;
 ClientAuthenticate;
 struct {
 AuthenticatonMethod authenticaton_inethod;
 }

AuthenticationMethod authentication_nethod AuthenticationData authentication_data; }encrypted_authentication;









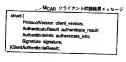
【図9】

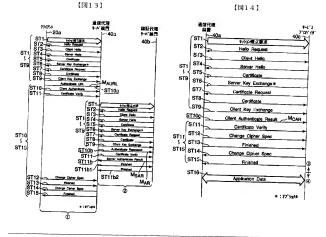
MAURL, BISEURL x y to - 5' stout { ProtocolVersion client_version: AuthenticationServerURL authentication_merver_url; Encrysted Templeky encrypted jamp_key; Signature signature; AuthenticateURL; struct { TemporaryKey temporary_key; Jerceypted_semp_key; Jerceypted_semp_key;

【図11】



【図12】





フロントページの続き

(72)発明者 才所 敏明

東京都府中市東芝町1番地 株式会社東芝 府中事業所内

Fターム(参考) 5J104 AA07 KA01 KA16